# Relatório de Trabalho de SO1



#### Discentes:

- Hiago Oliveira 29248
- Luís Sousa 32095
- Gil Catarino 32378

## Docente:

- Nuno Miranda

# Introdução

Nesta cadeira foi-nos pedido para implementar um escalonador de processos sobre o modelo de 5 estados (new, ready, blocked, run, exit) dado nas aulas de Sistemas Operativos 1.

# Main

O programa começa por chamar uma função que recebe o nome de um ficheiro e este irá ler o ficheiro e transformar cada linha lida num processo (PCB), que por sua ver irá conter uma lista de instruções para depois carrega-las em memória no momento em que entra no sistema.

O programa segue depois fazendo o escalonamento dos processos lidos do ficheiro. O flow do programa está explicado mais abaixo num diagrama.

Fez-se a implementação com queues (linked list) para facilitar a transição de processos entre estados, visto ser mais fácil do que trabalhar com arrays (em C).

No início do ficheiro estão as opções do escalonador, nomeadamente a quantidade de memória disponível, o quantum, o tip de fit a usar, etc.

```
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>
#include <string.h>
#include "scheduler.h"

#define QUANTUM 4

#define MAXNEWREADY 4

#define MEMSPACE 300

#define TYPEFIT 1 // Best fit 1, Worst fit ()
#define DEBUGPRINT 0 // Normal 0, Debug Print ()
// TODO NUM CICLO FORK; ESTRUTURA GERIR MEM; PI
int read_input(char *file_name, state **cache)
{
```

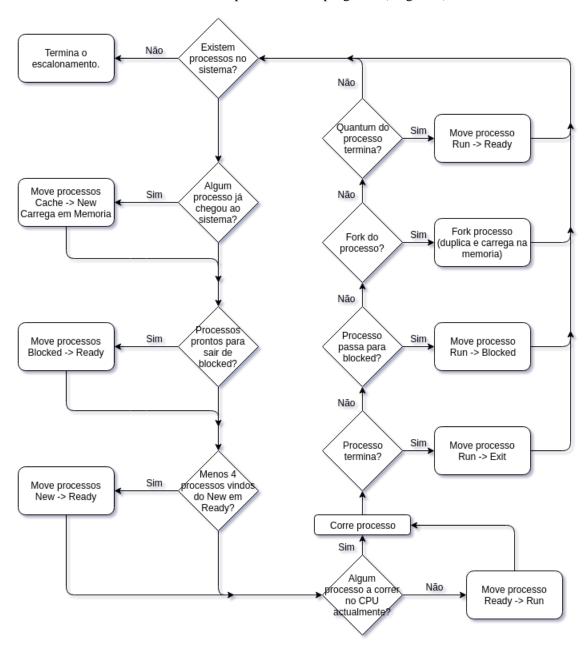
```
typedef struct node {
    void *val;
    struct node *next;
} node_t;

node_t;

node_t *new_list();
void add_start(node_t **head, void *val);
void add_end(node_t **head, void *val);
void *remove_first(node_t **head);
void *remove_last(node_t **head);
void *getelement(node_t *head, int n);
void clear list(node_t **head);
```

Criou-se também as estruturas do pcb, e do estado para ter as informações necessárias para cada processo.

# Comportamento do programa (diagrama)



Através de um Switch foi implementado a tabela de instruções, que para os 10 casos possíveis com o código e a variável a usar.

```
int run_process(void **mem, pcb **p)
    inst *it = (inst*)mem[((*p)->mem_ptr + (*p)->pc)];
    int opcode = it->code;
    int v = it->var;
    int *destination_var = (int*)mem[((*p)->mem_ptr) - (10 - v)];
    int state_transition = 0;
    switch (opcode) {
            *destination_var = 0;
            (*p)->pc += 1;
            *destination_var += 1;
            (*p)->pc += 1;
            *destination_var -= 1;
            (*p)->pc += 1;
            if (*destination_var == 0) {
                (*p)->pc += 1;
                (*p)->pc += 2;
```

. . .

## Tabela de instruções:

Códigos	Instruções	Significado
OX	ZERO X	X = 0
1X	ADD X	X++
2X	SUB X	Х
3X	IF X	If X ==0, goto next line (PC++); else goto next line +1 (PC += 2)
4Y	BACK Y	Goto PC -= Y, em que Y é logo o valor do salto, não se vai consultar o valor da variável
5Y	FORW Y	Goto PC += Y, em que Y é logo o valor do salto, não se vai consultar o valor da variável
6X (facultativa)	FORK X	X = Fork() (facultativa)
7X	DISK SAVE X	Wait
8X	COPY X	X0 = X
9X	EXIT	Exit

## 2015/2016

**Best Fit -** Este permite encontrar o bloco livre de memória com o tamanho mais próximo do bloco necessário para o processo.

Wors Fit – Faz o mesmo que o Best Fit mas com o bloco de maior tamanho.

Também foi implementado neste trabalho o Fork X(6)

Fork – duplica o processo com as instruções a partir da instrução seguinte ao fork do processo original.